

E Mikrocontroller-Programmierung

E.1 Überblick

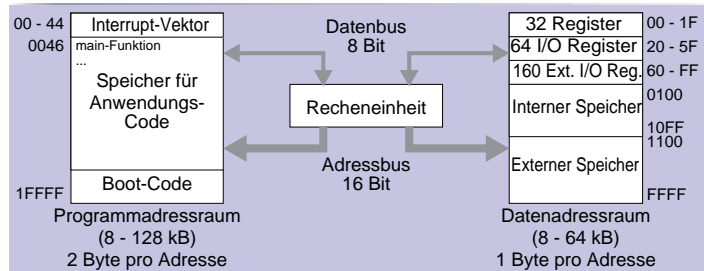
- Mikrocontroller-Umgebung
 - Prozessor am Beispiel AVR-Mikrocontroller
 - Speicher
 - Peripherie
- Programmausführung
 - Programm laden
 - starten
 - Fehler zur Laufzeit
- Interrupts
 - Grundkonzepte
 - Nebenläufigkeit
 - Umgang mit Nebenläufigkeit

1 Mikrocontroller-Umgebung

- Programm läuft "nackt" auf der Hardware
 - ➔ Compiler und Binder müssen ein vollständiges Programm erzeugen
 - keine Betriebssystemunterstützung zur Laufzeit
 - ◆ Funktionalität muss entweder vom Anwender programmiert werden oder in Form von Funktionsbibliotheken zum Programm dazugebunden werden
 - ◆ Umgang mit "lästigen Programmierdetails" (z. B. bestimmte Bits setzen) wird durch Makros erleichtert
- Es wird genau ein Programm ausgeführt
 - Programm kann zur Laufzeit "niemanden stören"
 - Fehler betreffen nur das Programm selbst
 - keine Schutzmechanismen notwendig
 - ➔ ABER: Fehler ohne direkte Auswirkung werden leichter übersehen

E.2 Beispiel: AVR-Mikrocontroller (ATmega-Serie)

1 Architektur



- Getrennter Speicher für Programm (Flash-Speicher) und Daten (SRAM) (Harvard-Architektur — im Gegensatz zur von-Neumann-Architektur beim PC)
- Register des Prozessors und Register für Ein-/Ausgabe-Schnittstellen sind in Adressbereich des Datenspeichers eingebettet

1 Architektur(2)

- Peripherie-Bausteine werden über I/O-Register angesprochen bzw. gesteuert (Befehle werden in den Bits eines I/O-Registers kodiert)
 - mehrere Timer (Zähler, deren Geschwindigkeit einstellbar ist und die bei einem bestimmten Wert einen Interrupt auslösen)
 - Ports (Gruppen von jeweils 8 Anschlüssen, die auf 0V oder V_{CC} gesetzt, bzw. deren Zustand abgefragt werden kann)
 - Output Compare Modulator (OCM) (zur Pulsweitenmodulation)
 - Serial Peripheral Interface (SPI)
 - Synchroner/Asynchroner serielle Schnittstelle (USART)
 - Analog-Comparator
 - A/D-Wandler
 - EEPROM (zur Speicherung von Konfigurationsdaten)

2 In Speicher eingebettete Register (memory mapped registers)

- Je nach Prozessor sind Zugriffe auf I/O-Register auf zwei Arten realisiert:
 - ◆ spezielle Befehle (z. B. in, out bei x86)
 - ◆ in den Adressraum eingebettet, Zugriff mittels Speicheroperationen
- Bei den meisten Mikrocontrollern sind die Register in den Speicheradressraum eingebettet
- Zugriffe auf die entsprechende Adresse werden auf das entsprechende Register umgeleitet
- sehr einfacher und komfortabler Zugriff

4 Programme laden

- generell bei Mikrocontrollern mehrere Möglichkeiten
- ▲ Programm ist schon da (ROM)
- ▲ Bootloader-Programm ist da, liest Anwendung über serielle Schnittstelle ein und speichert sie im Programmspeicher ab
- ▲ spezielle Hardware-Schnittstelle
 - "jemand anderes" kann auf Speicher zugreifen
 - Beispiel: JTAG
 - spezielle Hardware-Komponente im AVR-Chip, die Zugriff auf die Speicher hat und mit der man über spezielle PINs kommunizieren kann

3 I/O-Ports

- Ein I/O-Port ist eine Gruppe von meist 8 Anschluss-Pins und dient zum Anschluss von digitalen Peripheriegeräten
- Die Pins können entweder als Eingang oder als Ausgang dienen
 - ◆ als Ausgang konfiguriert, kann man festlegen, ob sie eine logische "1" oder eine logische "0" darstellen sollen
 - Ausgang wird dann entsprechend auf V_{CC} oder GND gesetzt
 - ◆ als Eingang konfiguriert, kann man den Zustand abfragen
- Manche I/O Pins können dazu genutzt werden, einen Interrupt (IRQ = Interrupt Request) auszulösen (externe Interrupt-Quelle)
- Die meisten Pins können alternativ eine Spezialfunktion übernehmen, da sie einem integrierten Gerät als Ein- oder Ausgabe dienen können
 - ◆ z. B. dienen die Pins 0 und 1 von Port E (ATmega128) entweder als allgemeine I/O-Ports oder als RxD und TxD der seriellen Schnittstelle

5 Programm starten

- Reset bewirkt Ausführung des Befehls an Adresse 0x0000
 - dort steht ein Sprungbefehl auf die Speicheradresse einer start-Funktion, die nach einer Initialisierungsphase die main-Funktion aufruft
 - alternativ: Sprungbefehl auf Adresse des Bootloader-Programms, Bootloader lädt Anwendung, initialisiert die Umgebung und springt dann auf main-Adresse

6 Fehler zur Laufzeit

- Zugriff auf ungültige Adresse
 - ◆ es passiert nichts:
 - Schreiben geht in's Leere
 - Lesen ergibt zufälliges Ergebnis
- ungültige Operation auf nur-lesbare / nur-schreibbare Register/Speicher
 - hat keine Auswirkung

E.3 Interrupts

1 Motivation

- An einer Peripherie-Schnittstelle tritt ein Ereignis auf
 - Spannung wird angelegt
 - Zähler ist abgelaufen
 - Gerät hat Aufgabe erledigt (z. B. serielle Schnittstelle hat Byte übertragen, A/D-Wandler hat neuen Wert vorliegen)
 - Gerät hat Daten für die Anwendung bereit stehen (z. B. serielle Schnittstelle hat Byte empfangen)
- ? wie bekommt das Programm das mit?
 - Zustand der Schnittstelle regelmäßig überprüfen (= **Polling**)
 - Schnittstelle meldet sich von sich aus beim Prozessor und unterbricht den Programmablauf (= **Interrupt**)

1 Motivation (3)

- Polling vs. Interrupts: Vor und Nachteile
 - ◆ Interrupts
 - + Interrupts melden sich nur, wenn tatsächlich etwas zu erledigen ist
 - + Interrupt-Bearbeitung ist in einer Funktion kompakt zusammengefasst
 - Interrupts unterbrechen den Programmablauf irgendwo (**asynchron**), sie könnten in dem Augenblick stören
 - ➔ durch die Interrupt-Bearbeitungensteht **Nebenläufigkeit**

1 Motivation (2)

- Polling vs. Interrupts: Vor und Nachteile
 - ◆ Polling
 - + Pollen erfolgt **synchron** zum Programmablauf, Programm ist in dem Moment auf das Ereignis vorbereitet
 - Pollen erfolgt explizit im Programm und meistens umsonst — Rechenzeit wird verschwendet
 - Polling-Funktionalität ist in den normalen Programmablauf eingestreut — und hat mit der "eentlichen" Funktionalität dort meist nichts zu tun

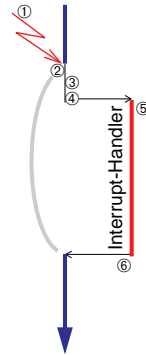
2 Implementierung

- typischerweise mehrere Interrupt-Quellen
- Interrupt-Vektor
 - ◆ Speicherbereich (Tabelle), der für jeden Interrupt Informationen zur Bearbeitung enthält
 - Maschinenbefehl (typischerweise ein Sprungbefehl auf eine Adresse, an der eine Bearbeitungsfunktion (**Interrupt-Handler**) steht) oder
 - Adresse einer Bearbeitungsfunktion
 - ◆ feste Position im Speicher — ist im Prozessorhandbuch nachzulesen
- Maskieren von Interrupts
 - Bit im Prozessor-Statusregister schaltet den Empfang aller Interrupts ab
 - zwischenzeitlich eintreffende Interrupts werden gepuffert (nur einer!)
 - die Erzeugung einzelner Interrupts kann am jeweiligen Gerät unterbunden werden

3 Ablauf auf Hardware-Ebene

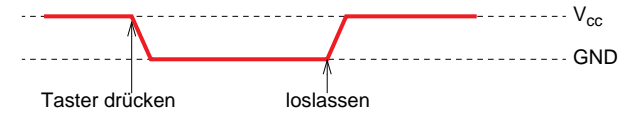
- ① Gerät löst Interrupt aus, Ablauf des Anwendungsprogramms wird unmittelbar unterbrochen
- ② weitere Interrupts werden deaktiviert
- ③ aktuelle Position im Programm wird gesichert
- ④ Eintrag im Interrupt-Vektor ermitteln
- ⑤ Befehl wird ausgeführt bzw. Funktion aufrufen (= Sprung in den Interrupt-Handler)
- ⑥ am Ende der Bearbeitungsfunktion bewirkt ein Befehl "Return from Interrupt" die Fortsetzung des Anwendungsprogramms und die Reaktivierung der Interrupts

! Der Interrupt-Handler muss alle Register, die er ändert am Anfang sichern und vor dem Rücksprung wieder herstellen!



4 Pegel- und Flanken-gesteuerte Interrupts

- Beispiel: Signal eines (idealisierten) Tasters



- Flanken-gesteuert

- Interrupt wird durch die Flanke (= Wechsel des Pegels) ausgelöst
- welche Flanke einen Interrupt auslöst kann bei manchen Prozessoren konfiguriert werden

- Pegel-gesteuert

- solange ein bestimmter Pegel anliegt (hier Pegel = GND) wird immer wieder ein Interrupt ausgelöst

F Zeiger, Felder und Strukturen in C

F.1 Zeiger(-Variablen)

1 Einordnung

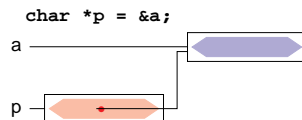
■ **Literal:**
Bezeichnung für einen Wert

'a' ≡ 0110 0001

■ **Variable:**
Bezeichnung eines Datenobjekts



■ **Zeiger-Variablen (Pointer):**
Bezeichnung einer Referenz auf ein Datenobjekt



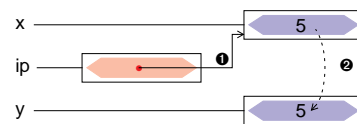
3 Definition von Zeigervariablen

■ Syntax:

Typ *Name ;

4 Beispiele

```
int x = 5;
int *ip;
int y;
ip = &x; ❶
y = *ip; ❷
```



2 Überblick

- Eine Zeigervariable (**pointer**) enthält als Wert einen Verweis auf den Inhalt einer anderen Variablen
 - ↳ der Zeiger verweist auf die Variable
- Über diese Adresse kann man **indirekt** auf die andere Variable zugreifen
- Daraus resultiert die große Bedeutung von Zeigern in C
 - ↳ Funktionen können ihre Argumente verändern (**call-by-reference**)
 - ↳ dynamische Speicherverwaltung
 - ↳ effizientere Programme
- Aber auch Nachteile!
 - ↳ Programmstruktur wird unübersichtlicher (welche Funktion kann auf welche Variable zugreifen?)
 - ↳ häufigste Fehlerquelle bei C-Programmen

5 Adressoperatoren

▲ Adressoperator &

&x der unäre Adress-Operator liefert eine Referenz auf den Inhalt der Variablen (des Objekts) **x**

▲ Verweisoperator *

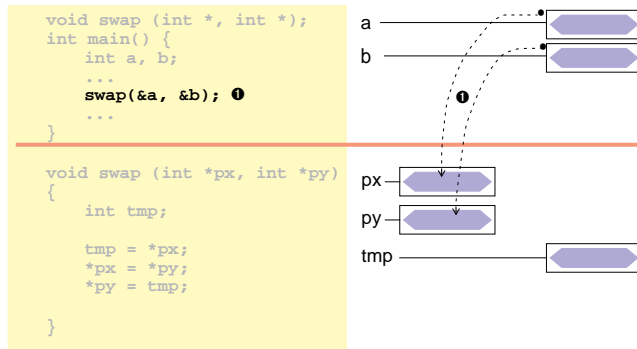
***x** der unäre Verweisoperator * ermöglicht den Zugriff auf den Inhalt der Variablen (des Objekts), auf die der Zeiger **x** verweist

6 Zeiger als Funktionsargumente

- Parameter werden in C *by-value* übergeben
- die aufgerufene Funktion kann den aktuellen Parameter beim Aufrufer nicht verändern
- auch Zeiger werden *by-value* übergeben, d. h. die Funktion erhält lediglich eine Kopie des Adressverweises
- über diesen Verweis kann die Funktion jedoch mit Hilfe des *-Operators auf die zugehörige Variable zugreifen und sie verändern
↳ *call-by-reference*

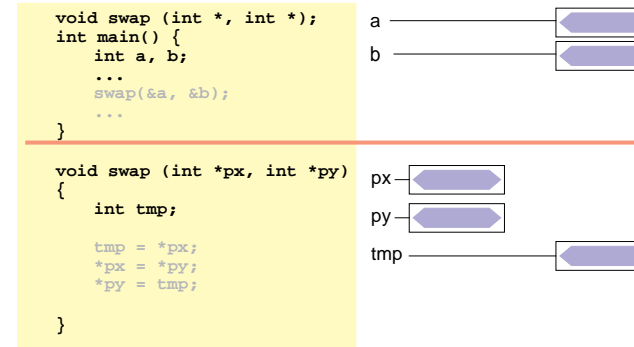
6 Zeiger als Funktionsargumente (2)

- Beispiel:



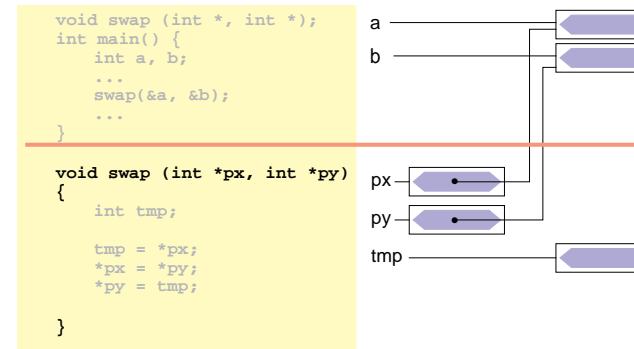
6 ... Zeiger als Funktionsargumente (2)

- Beispiel:



6 Zeiger als Funktionsargumente (2)

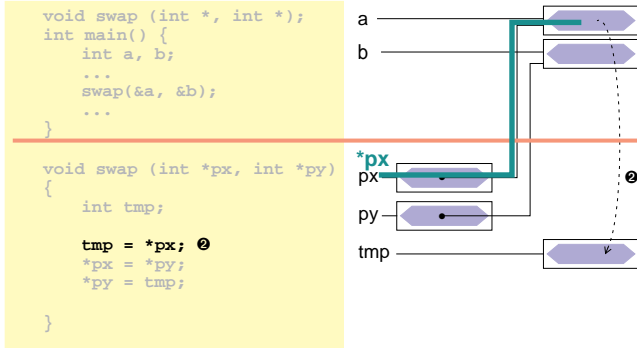
- Beispiel:



6 Zeiger als Funktionsargumente (2)

F.1 Zeiger(-Variablen)

■ Beispiel:

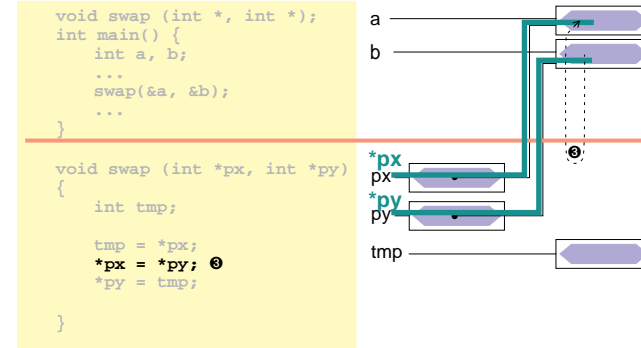


SPIC

6 Zeiger als Funktionsargumente (2)

F.1 Zeiger(-Variablen)

■ Beispiel:

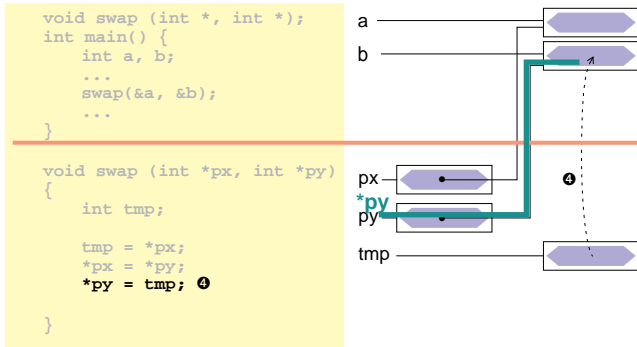


SPIC

6 Zeiger als Funktionsargumente (2)

F.1 Zeiger(-Variablen)

■ Beispiel:

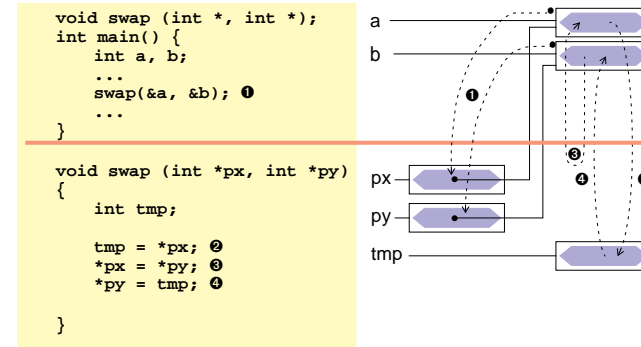


SPIC

6 Zeiger als Funktionsargumente (2)

F.1 Zeiger(-Variablen)

■ Beispiel:

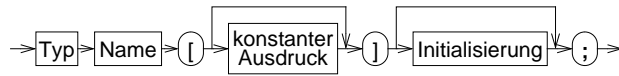


SPIC

F.2 Felder

1 Eindimensionale Felder

- eine Reihe von Daten desselben Typs kann zu einem **Feld** zusammengefasst werden
- bei der Definition wird die Anzahl der Feldelemente angegeben, die Anzahl ist konstant!
- der Zugriff auf die Elemente erfolgt durch **Indizierung**, beginnend bei Null
- Definition eines Feldes



- Beispiele:

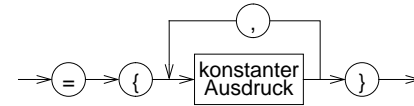
```
int x[5];
double f[20];
```

2 ... Initialisierung eines Feldes (2)

- Felder des Typs **char** können auch durch String-Literale initialisiert werden

```
char name1[5] = "Otto";
char name2[] = "Otto";
```

2 Initialisierung eines Feldes



- Ein Feld kann durch eine Liste von konstanten Ausdrücken, die durch Komma getrennt sind, initialisiert werden

```
int prim[4] = {2, 3, 5, 7};
char name[5] = {'O', 't', 't', 'o', '\0'};
```

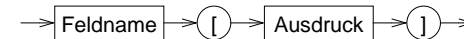
- wird die explizite Felddimensionierung weggelassen, so bestimmt die Zahl der Initialisierungskonstanten die Feldgröße

```
int prim[] = {2, 3, 5, 7};
char name[] = {'O', 't', 't', 'o', '\0'};
```

- werden zu wenig Initialisierungskonstanten angegeben, so werden die restlichen Elemente mit 0 initialisiert

3 Zugriffe auf Feldelemente

- Indizierung:



wobei: $0 \leq \text{Wert}(\text{Ausdruck}) < \text{Feldgröße}$

- Beispiele:

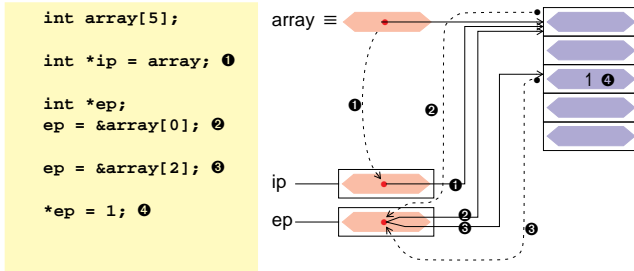
```
prim[0] == 2
prim[1] == 3
name[1] == 't'
name[4] == '\0'
```

- Beispiel Vektoraddition:

```
float v1[4], v2[4], sum[4];
int i;
...
for ( i=0; i < 4; i++ )
    sum[i] = v1[i] + v2[i];
for ( i=0; i < 4; i++ )
    printf("sum[%d] = %f\n", i, sum[i]);
```


F.3 Zeiger und Felder

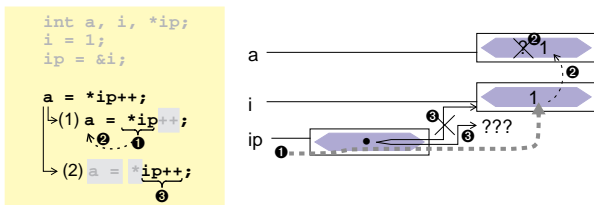
- ein Feldname ist ein konstanter Zeiger auf das erste Element des Feldes
- im Gegensatz zu einer Zeigervariablen kann sein Wert nicht verändert werden
- es gilt:



2 Vorrangregeln bei Operatoren

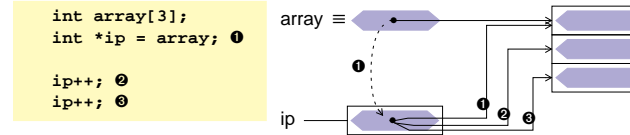
Operatorklasse	Operatoren	Assoziativität
primär	() Funktionsaufruf []	von links nach rechts
unär	! ~ ++ -- + - * &	von rechts nach links
multiplikativ	* / %	von links nach rechts
...		

3 Beispiele

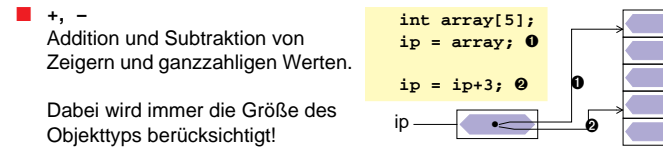


1 Arithmetik mit Adressen

- ++ -Operator: Inkrement = nächstes Objekt

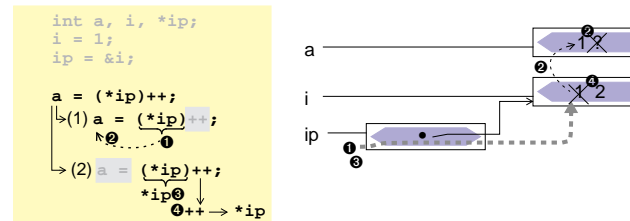
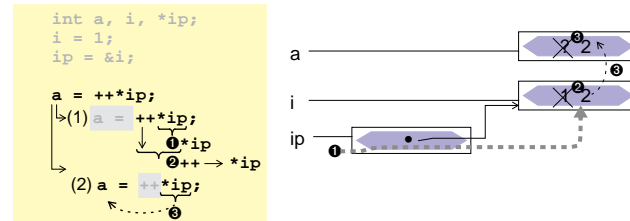


- -- -Operator: Dekrement = vorheriges Objekt



!!! **Achtung:** Assoziativität der Operatoren beachten !!

3 Beispiele (2)



4 Zeigerarithmetik und Felder

- Ein Feldname ist eine Konstante, für die Adresse des Feldanfangs
 - Feldname ist ein ganz normaler Zeiger
 - Operatoren für Zeiger anwendbar (*, [])
 - aber keine Variable → keine Modifikationen erlaubt
 - keine Zuweisung, kein ++, --, +=, ...

es gilt:

```
int array[5]; /* → array ist Konstante für den Wert &array[0] */
int *ip = array; /* ≡ int *ip = &array[0] */
int *ep;

/* Folgende Zuweisungen sind äquivalent */
array[i] = 1;
ip[i] = 1;
*(ip+i) = 1; /* Vorrang! */
*(array+i) = 1;

ep = &array[i]; *ep = 1;
ep = array+i; *ep = 1;
```

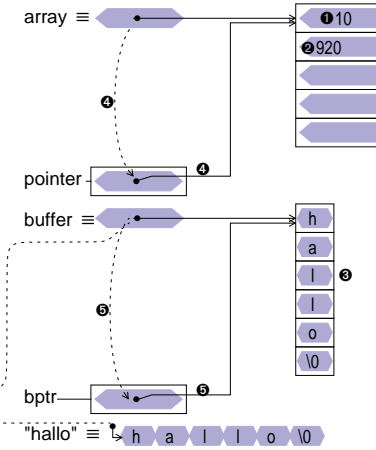
SPIC

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlagen, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

4 Zeigerarithmetik und Felder

```
int array[5];
int *pointer;
char buffer[6];
char *bptr;

1 array[0] = 10;
2 array[1] = 920;
3 strcpy(buffer, "hallo");
4 pointer = array;
5 bptr = buffer;
```



SPIC

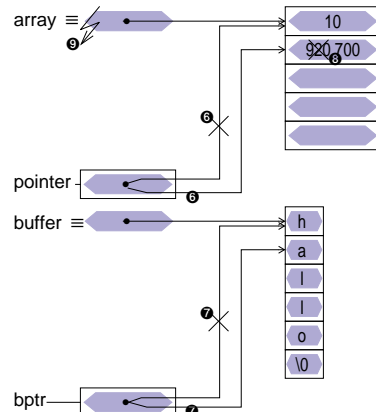
Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlagen, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

4 Zeigerarithmetik und Felder

```
int array[5];
int *pointer;
char buffer[6];
char *bptr;

1 array[0] = 10;
2 array[1] = 920;
3 strcpy(buffer, "hallo");
4 pointer = array;
5 bptr = buffer;

6 pointer++;
7 bptr++;
8 *pointer = 700;
9 array++;
```



SPIC

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlagen, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

5 Vergleichsoperatoren und Adressen

Neben den arithmetischen Operatoren lassen sich auch die Vergleichsoperatoren auf Zeiger (allgemein: Adressen) anwenden:

- < kleiner
- <= kleiner gleich
- > größer
- >= größer gleich
- == gleich
- != ungleich

SPIC

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlagen, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

F.4 Eindimensionale Felder als Funktionsparameter

F.4 Eindimensionale Felder als Funktionsparameter

- ganze Felder können in C **nicht *by-value*** übergeben werden
- wird einer Funktion ein Feldname als Parameter übergeben, wird damit der Zeiger auf das erste Element "by value" übergeben
 - ↳ die Funktion kann über den formalen Parameter (=Kopie des Zeigers) in gleicher Weise wie der Aufrufer auf die Feldelemente zugreifen (und diese verändern!)
- bei der Deklaration des formalen Parameters wird die Feldgröße weggelassen
 - die Feldgröße ist automatisch durch den aktuellen Parameter gegeben
 - die Funktion kennt die Feldgröße damit nicht
 - ggf. ist die Feldgröße über einen weiteren `int`-Parameter der Funktion explizit mitzuteilen
 - die Länge von Zeichenketten in `char`-Feldern kann normalerweise durch Suche nach dem `\0`-Zeichen bestimmt werden

F.4 Eindimensionale Felder als Funktionsparameter (2)

F.4 Eindimensionale Felder als Funktionsparameter

- wird ein Feldparameter als `const` deklariert, können die Feldelemente innerhalb der Funktion nicht verändert werden
- Funktionsaufruf und Deklaration der formalen Parameter am Beispiel eines `int`-Feldes:

```
int a, b;  
int feld[20];  
func(a, feld, b);  
...  
int func(int p1, int p2[], int p3);  
oder:  
int func(int p1, int *p2, int p3);
```

- die Parameter-Deklarationen `int p2[]` und `int *p2` sind vollkommen äquivalent!

- im Unterschied zu einer Variablendefinition!!!
`int f[] = {1, 2, 3};` /* initialisiertes Feld mit 3 Elementen */
`int f1[];` /* ohne Initialisierung und Dimension nicht erlaubt! */
`int *p;` /* Zeiger auf einen int */

F.5 Dynamische Speicherverwaltung

F.5 Dynamische Speicherverwaltung

- Felder können (mit einer Ausnahme im C99-Standard) nur mit statischer Größe definiert werden
- Wird die Größe eines Feldes erst zur Laufzeit des Programm bekannt, kann der benötigte Speicherbereich dynamisch vom Betriebssystem angefordert werden: Funktion `malloc`
 - Ergebnis: Zeiger auf den Anfang des Speicherbereichs
 - Zeiger kann danach wie ein Feld verwendet werden (`[]`-Operator)

- `void *malloc(size_t size)`

```
int *feld;  
int groesse;  
...  
feld = (int *) malloc(groesse * sizeof(int));  
if (feld == NULL) {  
    perror("malloc feld");  
    exit(1);  
}  
for (i=0; i<groesse; i++) { feld[i] = 8; }  
...
```

F.5 Dynamische Speicherverwaltung (2)

F.5 Dynamische Speicherverwaltung

- Dynamisch angeforderte Speicherbereiche können mit der `free`-Funktion wieder freigegeben werden

- `void free(void *ptr)`

```
double *dfeld;  
int groesse;  
...  
dfeld = (double *) malloc(groesse * sizeof(double));  
...  
free(dfeld);
```

- die Schnittstellen der Funktionen sind in in der include-Datei `stdlib.h` definiert
`#include <stdlib.h>`

F.6 Explizite Typumwandlung — Cast-Operator

- C enthält Regeln für eine automatische Konvertierung unterschiedlicher Typen in einem Ausdruck (vgl. Abschnitt D.5.10)

Beispiel:

```
int i = 5;
float f = 0.2;
double d;
```

- In manchen Fällen wird eine explizite Typumwandlung benötigt (vor allem zur Umwandlung von Zeigern)

◆ Syntax: **(Typ) Variable**

Beispiele:

```
(int) a (int *) a
(float) b (char *) a
```

◆ Beispiel:

```
feld = (int *) malloc(groesse * sizeof(int));
```

malloc liefert Ergebnis vom Typ (void *)
cast-Operator macht daraus den Typ (int *)

SPIC

F.7 sizeof-Operator

- In manchen Fällen ist es notwendig, die Größe (in Byte) einer Variablen oder Struktur zu ermitteln
 - z. B. zum Anfordern von Speicher für ein Feld (→ malloc)

◆ Syntax:

sizeof x liefert die Größe des Objekts x in Bytes
sizeof (Typ) liefert die Größe eines Objekts vom Typ Typ in Bytes

- Das Ergebnis ist vom Typ `size_t` (≡ int) (`#include <stddef.h>!`)

◆ Beispiel:

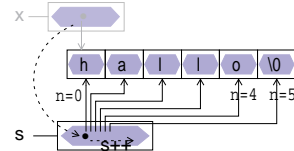
```
int a; size_t b;
b = sizeof a; /* => b = 2 oder b = 4 */
b = sizeof(double); /* => b = 8 */
```

SPIC

F.8 Zeiger, Felder und Zeichenketten

- Zeichenketten sind Felder von Einzelzeichen (`char`), die in der internen Darstellung durch ein `'\0'`-Zeichen abgeschlossen sind
- Beispiel: Länge eines Strings ermitteln — Aufruf `strlen(x)`;

```
/* 1. Version */
int strlen(char *s)
{
    int n;
    for (n=0; *s != '\0'; s++)
        n++;
    return(n);
}
```



SPIC

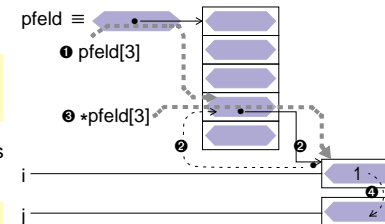
F.9 Felder von Zeigern

- Auch von Zeigern können Felder gebildet werden
- Deklaration


```
int *pfeld[5];
int i = 1;
int j;
```
- Zugriffe auf einen Zeiger des Feldes


```
pfeld[3] = &i;
```
- Zugriffe auf das Objekt, auf das ein Zeiger des Feldes verweist


```
j = *pfeld[3];
```

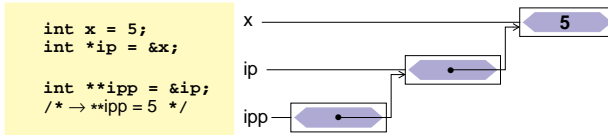


SPIC

F.10 Zeiger auf Zeiger

F.10 Zeiger auf Zeiger

- ein Zeiger kann auf eine Variable verweisen, die ihrerseits ein Zeiger ist



- wird vor allem bei der Parameterübergabe an Funktionen benötigt, wenn ein Zeiger "call bei reference" übergeben werden muss (z. B. swap-Funktion für Zeiger)

SPIC

F.12 Strukturen

F.12 Strukturen

1 Motivation

- Felder fassen Daten eines einheitlichen Typs zusammen
 - ungeeignet für gemeinsame Handhabung von Daten unterschiedlichen Typs
- Beispiel: Daten eines Studenten

- Nachname	<code>char nachname[25];</code>
- Vorname	<code>char vorname[25];</code>
- Geburtsdatum	<code>char gebdatum[11];</code>
- Matrikelnummer	<code>int matrnr;</code>
- Übungsgruppennummer	<code>short gruppe;</code>
- Schein bestanden	<code>char best;</code>
- Möglichkeiten der Repräsentation in einem Programm
 - einzelne Variablen → sehr umständlich, keine "Abstraktion"
 - Datenstrukturen

SPIC

F.11 Zeiger auf Funktionen

F.11 Zeiger auf Funktionen

- Datentyp: Zeiger auf Funktion
 - Variablendef.: `<Rückgabety> (*<Variablenname>)(<Parameter>);`

```
int (*fptr)(int, char*);

int test1(int a, char *s) { printf("1: %d %s\n", a, s); }
int test2(int a, char *s) { printf("2: %d %s\n", a, s); }

fptr = test1;

fptr(42, "hallo");

fptr = test2;

fptr(42, "hallo");
```

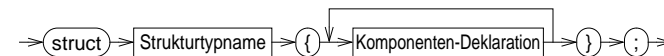
SPIC

2 Deklaration eines Strukturtyps

F.12 Strukturen

- Durch eine Strukturtyp-Deklaration wird dem Compiler der Aufbau einer Datenstruktur unter einem Namen bekanntgemacht
 - ↪ deklariert einen neuen Datentyp (wie `int` oder `float`)

- Syntax



- Strukturtypname**

- beliebiger Bezeichner, kein Schlüsselwort
- kann in nachfolgenden Struktur-Definitionen verwendet werden

- Komponenten-Deklaration**

- entspricht normaler Variablen-Definition, aber keine Initialisierung!
- in verschiedenen Strukturen dürfen die gleichen Komponentennamen verwendet werden (eigener Namensraum pro Strukturtyp)

SPIC

2 Deklaration eines Strukturtyps (2)

■ Beispiele

```
struct student {
    char nachname[25];
    char vorname[25];
    char gebdatum[11];
    int matrnr;
    short gruppe;
    char best;
};
```

```
struct komplex {
    double re;
    double im;
};
```

4 Zugriff auf Strukturkomponenten

■ .-Operator

- $x.y$ ≡ Zugriff auf die Komponente y der Struktur x
- $x.y$ verhält sich wie eine normale Variable vom Typ der Strukturkomponenten y der Struktur x

■ Beispiele

```
struct komplex c1, c2, c3;
...
c3.re = c1.re + c2.re;
c3.im = c1.im + c2.im;

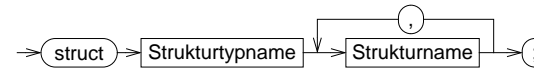
struct student stud1;
...
if (stud1.matrnr < 1500000) {
    stud1.best = 'y';
}
```

3 Definition einer Struktur

- Die Definition einer Struktur entspricht einer Variablen-Definition
 - ◆ Name der Struktur zusammen mit dem Datentyp bekanntmachen
 - ◆ Speicherplatz anlegen

- Eine Struktur ist eine Variable, die ihre Komponentenvariablen umfasst

■ Syntax



■ Beispiele

```
struct student stud1, stud2;
struct komplex c1, c2, c3;
```

- Strukturdeklaration und -definition können auch in einem Schritt vorgenommen werden

5 Initialisieren von Strukturen

- Strukturen können — wie Variablen und Felder — bei der Definition initialisiert werden

■ Beispiele

```
struct student stud1 = {
    "Meier", "Hans", "24.01.1970", 1533180, 5, 'n'
};

struct komplex c1 = {1.2, 0.8}, c2 = {0.5, 0.33};
```

!!! Vorsicht

bei Zugriffen auf eine Struktur werden die Komponenten durch die Komponentennamen identifiziert,
bei der Initialisierung jedoch nur durch die Position

- ➔ potentielle Fehlerquelle bei Änderungen der Strukturtyp-Deklaration

6 Strukturen als Funktionsparameter

- Strukturen können wie normale Variablen an Funktionen übergeben werden
 - ◆ Übergabesemantik: **call by value**
 - Funktion erhält eine Kopie der Struktur
 - auch wenn die Struktur ein Feld enthält, wird dieses komplett kopiert!
 - !!! Unterschied zur direkten Übergabe eines Feldes
- Strukturen können auch Ergebnis einer Funktion sein
 - Möglichkeit mehrere Werte im Rückgabeparameter zu transportieren
- Beispiel

```
struct komplex komp_add(struct komplex x, struct komplex y) {
    struct komplex ergebnis;
    ergebnis.re = x.re + y.re;
    ergebnis.im = x.im + y.im;
    return(ergebnis);
}
```

7 Zeiger auf Strukturen (2)

- Zugriff auf Strukturkomponenten über einen Zeiger
- Bekannte Vorgehensweise
 - *-Operator liefert die Struktur
 - .-Operator zum Zugriff auf Komponente
 - Operatorenvorrang beachten
- ➔ `(*pstud).best = 'n';` unleserlich!
- Syntaktische Verschönerung
 - ➔ `pstud->best = 'n';`

7 Zeiger auf Strukturen

- Konzept analog zu "Zeiger auf Variablen"
 - Adresse einer Struktur mit &-Operator zu bestimmen
 - Name eines Feldes von Strukturen = Zeiger auf erste Struktur im Feld
 - Zeigerarithmetik berücksichtigt Strukturgröße

■ Beispiele

```
struct student stud1;
struct student gruppe8[35];
struct student *pstud;
pstud = &stud1;           /* => pstud -> stud1 */
pstud = gruppe8;         /* => pstud -> gruppe8[0] */
pstud++;                 /* => pstud -> gruppe8[1] */
pstud += 12;             /* => pstud -> gruppe8[13] */
```

- Besondere Bedeutung zum Aufbau
 - ➔ rekursiver Strukturen

8 Felder von Strukturen

- Von Strukturen können — wie von normale Datentypen — Felder gebildet werden
- Beispiel

```
struct student gruppe8[35];
int i;
for (i=0; i<35; i++) {
    printf("Nachname %d. Stud.: ", i);
    scanf("%s", gruppe8[i].nachname);
    ...
    gruppe8[i].gruppe = 8;

    if (gruppe8[i].matrnr < 1500000) {
        gruppe8[i].best = 'y';
    } else {
        gruppe8[i].best = 'n';
    }
}
```

9 Strukturen in Strukturen

- Die Komponenten einer Struktur können wieder Strukturen sein
- Beispiel

```

struct name {
    char nachname[25];
    char vorname[25];
};

struct student {
    struct name name;
    char gebdatum[11];
    int matrnr;
    short gruppe;
    char best;
};

struct prof {
    struct name pname;
    char gebdatum[11];
    int lehrstuhlnr;
};

struct student stud1;
strcpy(stud1.name.nachname, "Meier");
if (stud1.name.nachname[0] == 'M') {
    ...
}

```

10 Rekursive Strukturen

- Strukturen in Strukturen sind erlaubt — aber
 - die Größe einer Struktur muss vom Compiler ausgerechnet werden können
 - Problem: eine Struktur enthält sich selbst

```

struct liste {
    struct student stud;
    struct liste rest;
};

```

falsch!

- die Größe eines Zeigers ist bekannt (meist 4 Byte)
 - eine Struktur kann einen Zeiger auf eine gleichartige Struktur enthalten

```

struct liste {
    struct student stud;
    struct liste *rest;
};

```

- Programmieren rekursiver Datenstrukturen

F.13 Verbundstrukturen — Unions

- In einer Struktur liegen die einzelnen Komponenten hintereinander, in einem Verbund liegen sie übereinander
 - die gleichen Speicherzellen können unterschiedlich angesprochen werden
 - Beispiel: ein int-Wert (4 Byte) und die einzelnen Bytes des int-Werts

```

union intbytes {
    int ival;
    char bvalue[4];
} u1;
...
u1.ival = 259000;
printf("Wert=%d, Byte0=%d, Byte1=%d, Byte2=%d, Byte3=%d\n",
    u1.ival, u1.bvalue[0], u1.bvalue[1], u1.bvalue[2], u1.bvalue[3]);

```

- Einsatz nur in sehr speziellen Fällen sinnvoll
konkretes Wissen über die Speicherorganisation unbedingt erforderlich!

F.14 Bitfelder

- Bitfelder sind Strukturkomponenten bei denen die Zahl der für die Speicherung verwendeten Bits festgelegt werden kann.
- Anwendung z. B. um auf einzelnen Bits eines Registers zuzugreifen

```

struct cregister {
    unsigned int protection : 1;
    unsigned int interrupt_mask : 3;
    unsigned int enable_read : 1;
    unsigned int enable_write : 1;
    unsigned int pedding : 2;
    unsigned int address : 8;
};

```


F.14 Bitfelder (2)

- Struktur mit Bitfeld kann ihrerseits Teil einer Union sein
 - Zugriff auf Register als Ganzes und auf die einzelnen Bits

```
union cregister {
    unsigned short all;
    struct bits {
        unsigned int protection : 1;
        unsigned int interrupt_mask : 3;
        unsigned int enable_read : 1;
        unsigned int enable_write : 1;
        unsigned int pedding : 2;
        unsigned int address : 8;
    };
};
```

- Adresse und Aufbau eines Registers steht üblicherweise in der Hardwarebeschreibung.

F.15 Typedef

- Typedef erlaubt die Definition neuer Typen
 - neuer Typ kann danach wie die Standardtypen (int, char, ...) genutzt werden

- Beispiele:

```
typedef int Laenge;
Laenge l = 5;
Laenge *p1; Laenge fl[20];
```

```
typedef struct student Student;
Student s; Student *ps1;
s.matrnr = 1234567; ps1 = &s; ps1->best = 'n';
```

```
typedef struct student *Studptr;
Studptr ps2;
ps2 = &s; ps2->best = 'n';
```

F.14 Bitfelder (3)

- Beispiel:
 - Adresse auf Register anlegen, Registerinhalt sichern, Bits verändern, Registerinhalt wieder herstellen

```
union cregister *creg;
unsigned short oldvale;
creg = (union cregister *)0x2400; /* Addr. aus Manual */
oldvalue = creg->all; /* Wert sichern */
creg->bits.protection = 0;
creg->bits.enable_read = 1;
creg->bits.address = 0x40;
...
creg->all = oldvalue; /* Wert restaurieren */
```

F.16 Enumerations

- Enumerations sind Datentypen, für die explizit angegeben wird, welche Werte (symbolische Namen) sie annehmen können
 - interne Darstellung als int (Werte beginnend ab 0 oder explizit angebar)

- Beispiele:

```
enum led {
    RED0, YELLOW0, GREEN0, BLUE0, RED1, YELLOW1, GREEN1, BLUE1
};
enum led signal;
signal = GREEN0;
```

```
typedef enum {
    BUTTON0 = 4, BUTTON1 = 8
} BUTTON;
BUTTON b = BUTTON0;
```

- Effekt auch mit #define - Makros erreichbar
 - Vorteil von enum: Compiler kennt den Typ und **könnte** Ausdrücke prüfen (Nachteil: die meisten Compiler tun es nicht => enum = int)